# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number: 2001-012960 (43)Date of publication of application: 19.01.2001 Summary of Corresponding JP Application regarding Cited reference 3

(51)Int.Cl.

G01C 21/00 G08G 1/09 G08G 1/137 G09B 29/10

(21)Application number (11-181072-(22)Date of filing : 28.06,1999 G09B 29/

(71)Applicant : HITACHI LTD

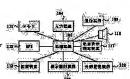
(72)Inventor: KUZUNUKI SOSHIRO

MATSUO SHIGERU MACHII KIMIYOSHI SHIN YOSHITAKA ABE KEIKO YOKOTA TOSHIMI

# (54) INFORMATION DISTRIBUTION SYSTEM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To inexpensively acquire map information of a destination from a terminal side at a low cost by outputting the information corresponding to map data from selective designation information to a terminal side by a server. SOLUTION: A GPS 102 measures a latitude and a longitude of a position of an own vehicle, and a position deciding unit 103 calculates where of which road I am located, based on the latitude and the longitude measured by the GPS 102. That is, the unit 103 maps map information and the latitude and the longitude. A map display deciding unit 107 decides whether a present position is a ground point to down load the map or not. Then, a display controller 106 sends display data to a display unit already provided in a vehicle. An input unit 104 is used to input a destination or the like. As the input unit, not only a remote controller but also a hand writing input tablet may be used. Finally, an output vicioe unit 110



### LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

05.12.2001

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

outputs a voice from a terminal unit or a server.

06.04.2004

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

(19) 日本図特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開發号 特開2001-12960

	(P2001-12960A)			
(43)公開日	平成13年1月19日(2001.1.19)			

(51) Int.CL?		級別記号	FI	F I 5-73-1*(参考)		
GOIC	21/00		G01C	21/60	G	20032
G08G	1/09		G08G	1/09	E	2F029
	1/137			1/137		5H180
G09B	29/10		G09B	29/19	A	

# 審査請求 未請求 請求項の款6 QL (全17 四)

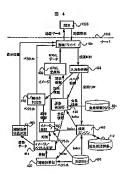
(21)出療器号	特顧平11-181072	(71)组度人	600005108
			株式会社日立製作所
(22)出瞬日	平成11年6月28日(1999.6.28)		東京都千代田区村田駿河台四丁目 6 番池
		(72) 発明音	葛貫 松四郎
			東城県日立市大みか町七丁目1番1号 株
			式会社日立製作所日立研究所內
		(72) 発明者	松尾 茂
			茨城県日立市大みか町七丁目1番1号 株
			式会社日立製作所日立研究所内
		(74)代理人	100076096
		0.074	弁理士 作田 康夫
			最終質に続く

# (54) 【発明の名称】 情報提供システム

# (57)【要約】

【課題】 編末側から目的地の地図情報を通信コストが安 く、 検集時間が短く、かつ、 地名の入方がしやすい地図 情能提供システムを提供する。

【解決手段】縮末器へ経路誘導に用いる目的軸を鑑末器 から地名データの地名の一部文字列をサーバ装置に送信 すると、サーバ装置は地名の任意文字列から作成したイ ンデックス情報から、地名データを検索し、疾締地名を **端末様に出力するインデックス候補地名提供手段と、候** 浦雄名提供手段が出力した候簿地名を確定器が選択指示 し、選択指示情報をサーバ鉄艦に送信すると、サーバ装 置は、巡択指示情報から地図データに対応した地図情報 を指末に出力する途図データ提供手段を備える。



## 【特許請求の範囲】

【請求項1】目的絶までの経路誘導を行う總末器と、該 總末器へ経鋭熱準に用いる絶名データおよび施西データ を少なくとも含む情報を提供するサーバ装置とを備える 情報提供システムにおいて、

1

育記憶末器へ経配誘導に用いる目的地を前記盤末畳から 前記地名データの姓名の一郎文字列を前記サーバ装置に 送信すると、前記サーバ装置は前記地名の任意文字列から作成したインデックス情報から、地名データを輸除

し、候論地名を解記編末機に出力する候論地名提供手段 10 と、

所記原結準と指揮手段が出力した前記疾締帥をを前記地 来意か選択指示し、政選択指示情報を前記サーバ結理化 送信すると、確記サーバ禁煙は、選択指示情報から降記 地図データに対応した地間情報を前記憶末に掛力する地 図データ提供手段と、を構えたことを特徴とする情報提 俳ンスケム。

[請求項2]請求項1に記載の地図データ提供手段において.

前記地図情報は、ベクトル地図データであることを特徴 20 れている。 とする情報提供システム。 【0000

【請求項3】請求項2に記載の地図データ提供手段にお

いて、 前記候論地名を前記境末親が選択指示し、該選択指示情 親を前記サーバ鉄艦が乗信すると、前記地図データから 終補始名を中心として新定の範囲を切り出して前記憶末

器に出力することを停徹とする情報選供システム。 【註求項4】目的施までび経試路場を行う端末階と、該 維末階へ経額熱郷に用いる地名および地図データを少な くとも含む修報を提供するサーバ装置とを備える情報機 30

供システムのサーバ装置において、 前記端末器との通信を行うサーバ側通信手段と、

地図データを記憶する地図データ記憶手段と、 地名の読みと表記データを記憶する地名データ記憶手段

地名の既外と次記リーラを記述する地名リーラ記述を

限記憶末器から遺信されてくる目的後の地名と明在位屋 とを示す情報を製用して、郵配地図データを少なくとも 含む情報を生成し、旅籍和を再記サーバ制速信手段を介 して前記線末器へ送信する処理手段とを特徴とする特報 提供システムのサーバ速運。

【請求項5】請求項1に記載の情報提供システムにおい エ

候補地名担供手段において、南記地名データは、地名の よりがなし続記地名が対応しており、よりがな地名の低 恵文字列から作成したインデックス情報から、表記地名 データを凍む (候消地名と初記地末極に出力する候論 地名提供手段であることを特徴とする情報振供システ

「繭水項 6 】詰水項 1 に記載の情報提供システムにおいて

前記続縮連名建供手段は、地名の任意文字列のうち、少 なくとも文字報のインデックスで構成される文字選移 アーブルを有し、前記地名データの地名の任意文字列と 前記文字選移アーブル情報から検給地名を出力すること を特徴とする情報提供システム。

# 【発明の詳細な説明】

[0001]

「発卵の南する技術の好」 本巻明は、 ネットワークにア ウセスする 6緒時本 正人が得た単純用するサーバンステム に採り、 物に京临外。 目時事可の移動体外、 さなむ歩行 ゆなどき まざまな場所でインターネットの情報をアクセ ステることを可能とする情報を実施。 (新庭地本のそれぞ れの美円場所に 監査を影響を選供するサーバとを 信念 3 6緒を経過センテネンに関する

[0002]

【従来の技術】特別平10-325734号公報(第1の従来技術)には、目的地の入力操作を信息化するため、目的地の文字列を全て入力せず、ワイルドカード(\*)を開いて、単語辞書とヒットする候様を表示する方式が考えら

[0003]また、インケーネット上で歌しい地名の誌 みや漢字の一郎を排棄し、解締集名を表示し、選択した 機能の種間をサービスするページがある。漢3の従来対 浴)。また、国様にインターネット上で地面をサービス し、上下左右に地面を移動したいとき、監構点を中心に 所定範囲の機画をサーバ機画から再ロードされた。 クロールボタンで移動している例がある(第3の従来対 前)。

[0004]

【発明が契決しようとする課題】しかしながら、上記第 1 の従業技術においては、長い文学を入力するとき、ワ イルドカード用の文字数をミスしたり、複数の指示器で 共育するサーバ鉄程では大量の地名の快楽に時間がかか り、待ち時間だいらいらするなどの問題があった。

[0065] 上級第20位来技術では、施金の納みや最 起が完全化一致したしに開発されなしたいうか。 かちょり、表記、「美命・いばらきけんひたちしおねみ かちょり、表記、突破界自立市大みル町 で検索すると も、「ひたちしおおみか「は検索できるが、「おおみか 10 ひたち」などの人力文字の報告が興なっていたり、「も おみかはちひたち」などの入力文字の報告が異なっていたり、「も はみかならないたち」などの扱うでは執索できないという問題 点がある。

[0006]上記簿3の従来技術では、目的地の画像データによる地図サービスのため、データ豊が多く、ダウンロードに時間がかかり、通信コストのアップ要因になっていた。

【0007】本発明は上記の各問題点を鑑みてなされた もので、總末側から目的地の地図情報を通信コストが安 のく、徐柔時間が短く、かつ、地名の入力がしやすい地図 (3)

情報提供システムを図的とする。

【0008】また、本発明の他の目的は、目的地の他図 提供を、より効率的、低価格で実施することを可能とす る、サーバと事両に搭載される端末とを備える情報提供 システムを提供することを目的とする。

#### [00001

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するため に本発明は、目的絶までの経路制導を行う鎮宋器と、該 維末器へ経路誘導に用いる地名データおよび地回データ を少なくとも含む情報を提供するサーバ装置とを構える 19 る。なお、本実能影響では端末器に表示装置を含んでい 情報提供システムにおいて、前記継末器へ経路誘導に用 いる目的地を前記鑑末器から前記地名データの地名の一 部文字列を前記サーバ装置に送信すると、前記サーバ装 置は前記地名の任意文字列から作成したインデックス情 銀から、地名データを検索し、候補地名を前配端末級に 出力するインデックス候補地名提供手段と、前記候補地 名提供手段が出力した剪記候論地名を前記端末器が選択 指示し、該選択指示情報を前記サーバ終礎に送信する と 前記サーバ禁管は、退択指示情報から前記地図デー 々に対応した地域情報を前記継末に出力する地図データ 20 提供手段と、を構えることを特徴とする。

#### [0010]

【祭明の実施の形態】本発明の実施の形態について、以 下、 図面を表端しながら述べる。

【① ① 1 1 】図 1 3 は、本実施形態における情報提供シ ステムの全体構成例を示したものである。本実籍形態の システムにおいては、インターネット網1301に、サ ーバ1302とプロバイダ1304が接続されている。 徳末器1306は、自車1305に備えられ、GPS衛星1 3() 7からの信号を受信して現在地を検出する機能を備 30 えている。サーバ1302は、地末器1306からの要 求に応じて、地図データを提供する。端末器1306 は、頻帯電話で電話網1303を経由し、プロバイダ1 304に接続してインターネット網1301にアクセス し、例えば、儒末器1306の位置に応じてサーバ13

[0012]本実施形態における端末器1306の構成 例を図りに示す。

02から飾図をダウンロードする。

[90]3] 端末器1306は、例えば図1に示すよう に、メモリ101, GPS102, 位置判定参置10 3、入力装置104, 処理装置105、表示制御装置1 06、地図表示判定装置107、外部記憶装置108。 通信鉄艦109. および、音声出力装置110を構えて

[0014] 端末器1306は、運信鉄器109を通じ てサーバ1302からデータを受け取る。受け取ったデ ータは、メモリ1() 1 や外部記録装置 108 に絡納さ れ、後に利用される。

[0015] GPS102は、自享1305の位置を把 経するためのものであり、自草1395の位置の韓度・経度 50 計算する (ステップ209)。尚、自車1305の位置

を計測する。位置判定装置103は GPS102が計 測した緯度・経度情報を基に、自分がどの道路のどの辺 りにいるのかを計算する。すなわち、地図情報と結度・ 経病信器とをマッピングする。

【0016】地図表示判定鉄置107は、現在位置が地 図をダウンロードすべき地点かどうかを判定するもので ある.

【0017】表示制御旅歴106は、自動車にすでに備 え付けられている表示装置に表示データを送るものであ ないが、表示装置も含む構成としてももちろん構わな

Ļa, 【0018】入力装置104は、目的地等を入力するの に用いられる。入力装置104としては、リモコンが一 般的に用いられる。但し、リモコンだけでなく、手書き 入力用のタブレットであってもよい。 音声出力装置 1 1 6は、塩末器1306またはサーバ1302からのメッ セージを音声出力する。

[0019]次に、図2を用いて、端末器1306とサ ーバ1302の処理プロセスを説明する。

[0020]本処理プロセスでは最初、總末器1306 のGPS102が自享1305の位置を測定する (ステ ップ201)。次に、ユーザが橋末器1306を操作し て目的錐の文字情報を入力し、目的地文字情報はメモリ 101または外部記憶装置108に保持される(ステッ 7202).

[0021] ことで、目的地文字情報を総余器1306 で保持するのは、経路途中で車のエンジンを切って再ス タートしたときに、ユーザが目的地文字情報を再入力す る手間を省くためである。エンジンを切って総末器13 06の電源が切れるたびに目的地を設定するのは、ユー ザにとって色細になる。また、本楽の経路を外れてしま ったときに経路を再計算するときにも、その度に目的地 を設定するのは負担になる。目的地が保持されていれ は、経路途中であることがわかり、保持されていなけれ ば経路の途中ではなく、新たに目的地を設定する。

【0022】次に、運信鉄廠109を用いて日車130 5の位置と目的地とを、サーバ1302に送信する (ステ ップ203)。尚、とこで過位装置109として携帯電 40 話を想定している。このとき、蟾末器1306は電話を サーバ1302に自動的にかけ、送信が終わると自動的 に電話を切る機能を有するものとする。

【0023】サーバ1302は自車1305の位置と目 的地文字階級を受信し、目的地文字情報から目的地を探 **添し決定する。なお、候補が複数あるときは、候補を継** 末四に送信し、端末器からの選択指示情報を受信し決定 する (ステップ218)。目的錐の探索方法の詳細は、 図23で後述する。

【0024】目的地が決定すると、目的地までの経路を

と目的地は緯度・経度をサーバ1302に送信するか、 または鎌名を表信してサーバ1302で健康・経療に変 値する。

【0025】次に、 總末器 1306 が地図を裏示すべき 位置(以下、地図表示位置と呼ぶ)を計算する(ステッ プ210)。協図表示位置としては、例えば真が曲がる べき交差点を独出する。ただし、交差点であっても、道 なりにきっすくでよい場合は、強図をダウンロードしな くてもよいので、この場合は地図表示位置としない。ま チェンジも地図表示位置としてもよい。また、同じ道路 名でない道路に進入する地点も、地図表示位置になる。 あるいは、既存のナビゲーションシステムにおいて、曲 がるべき交差点を認識する手法を用いて、地図表示位置 の求める機成としてもよい。

[0028]経路を計算し、地図表示位置を計算した 後、サーバ1302はそれらを鑑末器1306に送信す る (ステップ211)。

[0027] 端末器1306はそれらを受信し、メモリ 101に格納する(ステップ204)。受信した経路情報 25 は、自車1305の位置が経路から外れていないかどう かの雑認に使われる。ととまでで、準備が完了する。 [0028] 車が発行している場合。GPS102は高 に自主1305の位置を制定し(ステップ205)、目 直1305の位置に応じて処理を実行する。サーバ13 02から受信した地図表示位置と自事1305の位置と を比較し、強因表示位置か、進図の拡大表示地点か、目 的地か、その他かを判定する。経路外にあると判定され た場合には、ステップ203へ処理を戻す。

9を通じて、追回表示位置周辺の地図データをサーバ1 302から受信する。具体的には、地面表示位置に近づ いたら、自動的にサーバ1302に電話をかけて地図デ ータ写家をサーバ1302へ送る(ステップ213)。 サーバ1302では、該要求に該当する地図を検索し (ステップ214)、さらに要求されている地図の種類を 輔定し(ステップ215)、デフォルトの場合には予め設 定されたデフォルト縮尺の地図を送信し (ステップ21 6) 拡大の場合には拡大地図を送信する(ステップ2 17).

[0030] 橋末衛1306では、サーバ1302がち 送られてきた地図データを受信し、受信が終わったら目 動的に電話を切る。このとき、サーバ1302は携帯電 活の電話番号によって、どのユーザからデータを受信し たか判定してもよい。受信したデータは、表示制御装置 106を弾じて、表示整置(図示しない)に表示される (ステップ206)。さらに自享1305の位置が地図 **豪宗位置に近づくと、地図をさらに拡大豪宗する(ステ** 27207).

クトルデータであれば、端末器1306で拡大することが可 能である。一方、前記地図データがイメージデータであ れば、總末器1306で拡大することは不可能であるか ら、拡大された地図データをサーバ1302に要求す 5,

【0032】目的難に到達した場合には、全部の処理が 終了する。そのとき、鑑末器1306に保持されていた経路 情報、目的地は消去される(ステップ212)。

[0033]また、その他の場所であれば、表示装置の た 交差点だけでなく、高速道路で降りるべきインター 10 表示を消去する(ステップ208)。すなわち、地図表示 位置や目的地から離れていれば、何も表示する必要がな い、但し、表示を消去するだけでなく、目草1305の 位置の近くにあるランドマークに関連する情報を表示し てもよい。

> [0034]また、地図表示位置に来ても、必ずしも地 図をダウンロードする必要はない。例えば、地図表示位 屋の手前に来たら、端末器1306がユーザに対して、 地図をダウンロードする旨を伝える。その方法は、例え ば図16に示すように、ウィンドウ1601を表示す

る。それと同時に「次のエリアの地図をダウンロードし ます」といった音声を流してもよい。これに対して、ユ ーザが何もしなければ、幅末器1306は地図のダウン ロードを開始する。ユーザが入力装置104から何らか の方法でキャンセルの意志を伝えれば、ダウンロードし ない。入力装置104としては、リモコンなどが使用可 餡である。 [0035]尚、上述した処理は總末器1306の電源

が入っている間に実行されるものである。例えば、経路 の途中で休憩した場合などで草のエンジンを切ったとき [0029] 始因表示位置周辺であれば、通信装置10 30 には、總末署1306の電源も切れることが考えられ る。そこで、エンジンを導スタートさせたときは、目的 他が確定器1306内に保持されているかどうかを確認 する。保持されていれば、目的地に到達していないとい うことであるから、ステップ205から再期する。目的 進が保持されていなければ、ステップ201から開始す

> [9036] 関3は、本実施形態における表示の連移例 を表したものである。

【りり37】画面301は、道なりにまっすぐ進んでい 40 るときの表示例である。とこでは何も表示してないが、 自由1305の位置の近くにあるランドマークに関連す る情報を表示するようにしてもよい。ランドマークとし ては、例えばレストラン等が挙げられる。レストランか **ら発せられている情報、例えばメニューや値段を受信し** て表示装置に表示してもよい。

【10038】 遠國客示位置に近づいた場合の画面が画面 302である。 地図表示位置に近づいたかどうかは、自 直1305の位置と幾図表示位置との距離が一定以内に なったかどうかで制定できる。 これはGPS102で測 [() 031] この銭節に関しては、前記地図データがベ 50 定した自享位置304と、地図表示位置305との距離 を計算するだけで求めることができる。本画像例では、 さらに 矢印306によって、直が進むべき方向を示 す。画面302の場合では、地図表示位置305から左 折するように示している。

【0039】さらに、地図表示位置305により近づい たら、画面303のように交差点付近がさらに拡大表示 **される。何而303でも、白直位置304、矢印306** を表示している。この拡大表示の場合も、端末器130 6がベクトルデータを受信した場合は端末器1306で 拡大することが可能である。一方、イメージデータを受 10 の緯度・経度情報を元に適図DB406から適図データ 信した場合は、拡大された地図をサーバ1302からダ ウンロードする。

【0040】拡大表示された後、曲がるべき交差点を曲 がったら、地図の表示を終了し、画面表示を摘去する。 そして、そのまま道なりに進んでいる間は、何も表示し ないかあるいはランドマークに関する情報を表示する。 または、図11に示すようにその付近の観路地図を表示 してもよい。とれは、上記と同様である。

【004】】 ランドマークに近づいたときにそれに関す る情報を表示するには、微末器1306がランドマークの所 20 在地を子め知っておく必要があるので、 予めサーバ13 () 2から受信する必要がある。そして、自草位置を常に 計測して、ランドマークに近づいたかどうかを判断する 必要がある。

【0042】 関4は、サーバ】302の構成例を示した ものである。

[0043]本例のサーバ1302は、通信装置40 1、入力受付部402、検索エンジン403、会員情報 データベース404、地図データベース405、地名学 経辞書412、経路計算部406、イメージ展開部40 7. 追回表示位置决定部408HTML变换部409, 課金訓御部410、イメージ/ベクトル判定部411お よび、聞引き判定部412を備えている。

[0044]本例のサーバ1302において、端末器1 306からの要求はすべて通信装置401を通して受信 する、受信したデータは、入力受付部402にて、どん なデータを受信したのかを判定する。

【0045】会員情報を授償した場合には、当該会員 が、サーバ1302にアクセス可能な会員かどうかを判 定する。アクセス不可能な会員ならば、以後のサービス 40 を提供しないように鎮宋器1306に通知する。また は、イメージ地図データだけの提供にとどめるようにす

[0046]会員情報は課金制御部410に送られ、課 金制御部410は、会員情報08404の会員情報を参照し で どの会員に課金するかを判定し、その会員の I D を 越末級1306内部に保存する。

[0047] 端末ユーザから自享1305の位置と目的 遠とに関するデータが送信されてきた場合にも、 ユーザ 情報の場合と同様、データはサーバ1302の通信装置 50 【0053】イメージ地図データの場合、受け取った機

491を通じて入力受付部402に送られる。自亘130 5の位置と目的地は、線度・経度で表されている。目的 施は維度・経度でなく、目的地周辺の市外局香や郵便香 号であってもよいが、その場合、入力党付部402等の 所定の個所でそれらのデータを緯度・経度に変換する。 【0048】入力受付部402は自車1305の位置と 目的地の文字列信報を検索エンジン403に渡し、検索 エンジン403は目的地の文字列情報から、地名単語辞 書412を探索し、目的地の緯度・経度を得る。目的地 を検索し、目的とする地面データが含まれているメッシ aの格納アドレスに対応する地図DB405中のインデ ックス(Index) を返してもらう。地図DB405は、一 般に使われている地図データベースでよい。但し、ベク トル地図データを保持していることが望ましい。

【0049】インデックスがわかった後、当該インデッ クスは経路計算部406に送られ、自事1305の位置 から目的地までの経路を計算する。経路を計算した後、 その経路データは地図表示位置決定部408に送られ、

端末器1306が絶図をダウンロードする位置を決定す

【0050】また、送信すべき地図種の判定を行うイメ ージノベクトル料定部411が、アクセスしているユー ザが会員かどうかによってイメージ地図を提供するかべ クトル強図を提供するかを制定する。会員であれば、べ クトル強図データを提供し、会員でなければイメージ地 図データを提供する。ベクトル地図を提供すると、 端宋 器1306で自由に拡大・縮小等ができるので、提供さ れた韓國とは異なる糖尺の地図が欲しくなっても、その 度にサーバ1302からダウンロードする必要はなくな り、通信の負担が減る。

【0051】会員であれば鈴条エンジン403からイン デックスを受け取り、さらに経路計算部406から経路 **徒却を受け取り 経際情報と類図DB405のベクトル** 種間データを通信装置401に送る。通信装置401は それらのデータを提末器1306に送信する。 会員でなけれ は、イメージ/ベクトル判定部411は、地図0840500 インデックスと経路データをイメージ展開部407に送 り、イメージ展開部40?がイメージデータを生成す る。当該イメージデータは、地図データの上に、経路を 重ねて表示したものである。イメージ展開部407で作 成されたイメージデータは、HTML変換部409で日 TM1.データに容得される、このHTMLデータは通信装置 401を通じて端末器1306に送信される。

【0052】端末器1306にデータを送信すると、課 金調御部410は、どの会員にいくら課金するかを計算 する。例えば、イメージ地図データを提供する場合は無 値、ベクトル能圏データを提供する場合は有償といった。 課金も可能である。

(6)

香号を会員! Dとして代用してもよい。

末間1306では、拡大・縮小等の機能があっても、あ まり省効でない、したがって、例えば図3の画面302 から画面303に切り替えるような場合、イメージ他図 を2枚ダウンロードして表示することになり、通信の負 担が増えるので、通信料金も増える。そこで、イメージ **地図データを提供してもらう場合は、通信料金だけの負** 相となるようにし、サービス料金を徴収しない情咳とし てもよい。

【0054】ベクトル地図データの場合、一度ダウンロ ードすれば拡大・縮小は自由にできるので、例えば画面 10 302から画面303に切り替えるような場合、地図を ダウンロードし直す必要はなく、通信料金の負担も少な くなる。また、立体的な表示を可能とするための情報も 会や情景データを利用するようにすれば、強國の3次元 表示なども可能になり、地図を見やすく表示することが 可能になる。したがって、ベクトル地図データの恩恵に 浴するユーザからは、サービス料金を徴収するようにし てもよい。

[0055] 地図の3次元表示には、既存のいわゆる

衛は、2次元情報を斜め上から見ているような感覚で表 示するものであり、既存のカーナビゲーションシステム で実用化されている。これは、サーバ1302から受信 した地図データに対しても応用可能である。

【0056】図8に、課金副御部310で保持している 課金情報の一例を示す。

[0057] 課金情報としては会員 I D801、データ 查8()2、地図種8()3、アクセス日時8()4を保持し ている。このような課金情報は所定の締め日にまとめて 集計されて課金額が決定され、ユーザが契約している金 30 融機関に送られ、ユーザの口座から自動的に料金が引き 慈とされて支払われる。

[0058] 備末器1306からサーバ1302に送信 されるデータとしては、会員情報、自事位置、目的地な どかある。これらのデータを送信するためのプロトコル を図5に示す。図5 (a) は端宋器1306からサーバ 1302に、自事位置と目的地を送信するためのもので ある。この場合、コマンド501、会員 | D502、自 直位置503、目的地504、端末情報505を1つの パケットにして送信する。 図5(b)は、蟾末器1306 40 からサーバ1302に、地面データを要求するためのも のである。この場合、コマンド501、会員! D50 2、目的地504, 箱尺506, 橋末情報505を1つ のパケットにして送信する。

【0059】どちちのプロトコルでも、先頭にコマンド をつける。コマンドの種類は、経路計算要求、地図情報 要求がある。コマンドの識別子としては、1バイトの文 字コードを用いてよい。また、会員 I D 5 0 2 は、サー バ1302に何らかのデータを送信する場合には必ずつ ける。あるいは、会員 | DSO2をつけず、携帯電話の 50 する住所である。

【0060】コマンドが経路計算要求であれば、経路計 算要求コマンド、会員 | DS02、自事位置503。日 的地504、端末錯報505を1つのパケットにしてサ ーバ1302に送信する。会員 ID502は、サーバ1 302からベクトル軸図データを提供してもらえる会員 の10である。もし会員でなければ、会員10502は 角の数など、IDとして使われない数値とする。 自車位 間5 0 3 と目的地504以、緯度・経度とする。

【0061】コマンドが施図情報要求であれば、コマン F501,会員ID502、目的地504,縮尺506 を1つのパケットにしてサーバ1302に逆信する。余 員 I D 5 O 2 と目的地 5 O 4 は、上記の通りである。縮 尺506は、地図の縦幅・横幅の長さをメートル単位で 表したものである。サーバ1302は受け取ったパケッ トの先頭についているコマンドに応じて、上記の処理を 寒行する。

【0062】会員 | D502は、図6に示すような画面 を用いて、健東器1306の立ち上げ時に1回だけ入力 「バードビュー」と呼ばれる技術を用いてよい。この技 29 する。会員 1 D 5 O 2 の入力には、画面下方に表示され ているテンキー606を用いる。入力された数字は、! Dフィールド601に表示され、OKボタン602を押 すと、メモリ101に記憶される。Clear ボタン602を 柳すと、10フィールド601の表示がクリアされる。 終了ボタン604を押すと、ං索器1306に記憶され た会員iDを消去する。BSボタン605は、いわゆる バックスペースであり、IDフィールド601に表示さ れた文字を古端から1文字ずつ消去する。

【0063】また、会員 I Dを入力せずにOKボタン8 02を押すと、会員 | Dには任意の負の数が設定され、 メモリ101に記憶される。あるいは、会員 | D502 を入力せず、適信装置109として用いている携帯電話 の電訊番号を会員iDとして代用してもよい。

【0064】会員情報DB404の構成例を、図12に 示す。会員情報 OB 4 0 4 には、名前 1 2 0 1、会員 1 D1202、緩勞電話香号1203、金融機関名120 4、連絡先1205が含まれている。

【0065】会員 | D1202は、システムを使う前に 予めサービスセンタから発行してもらう。携帯電話香号 1203は、通信装置109として用いる携帯電話の告 号である。この携帯電話番号は、会員IDを発行せず、 会員 I Dの代わりとして用いる場合には、会員 D B 4 () 4に登録しておく必要があるが、会員IDを発行する場 台は必ずしも必要でない。金融機関名1204は、ユー ザが契約している金融機関の名前で、サービス料金を引 き落とすための金融機関である。但し、サービス料金を 引き落としにせず、ユーザからの無り込みにする場合に は必要でない。連絡先1205は、ユーザの住所と有線 **電話番号であり、サービス料金の請求書や鎖収書を送付**  【0066】目的地情報は、図7に示す画面を用いて入 力する。それには、地名だけでなく、目的地の電話番号 の市外局番や郵便番号を入力してもよい。電話番号は電 活番号フィールド701に、郵便番号は郵便番号フィー ルドア()2に入力する。地名は地名フィールドア()3に 入力する。すべてを入力する必要はなく、どれか1つを 入力するだけでよい。また、電話番号の局番や部屋番号 と地名のAND検索により探索を絞り込んでも良い。な お、電話香号と部便香号の入力には、テンキー709を 用いる。

11

[0067] 地名の入力にはひちがなキー708で読み を入力する。詳細は後述するが、本発明では、地名の一 部分を順不同で入力したり、余分な読みがあっても検索 できることが特殊である。たとえば、"読み;いばらき けんひたちしおおみかちょう、表記:茨城県日立市大み か町"を抽案するとき、"おおみかひたち"や"おおみ かむらひたち"でも検索できる。検索エンジン493の 詳細は、図18~図23に述べる。

【0068】次に、 4 集器 1306 のメモリ等の資源が 足りない場合の処理について述べる。本実施彩態では、 塩末器1306のメモリが足りない場合、サーバ130 2は地図データを聞引きして端末器1306に送信する ものとする。

[0069] 端末器1306は、サーバ1302に地図 データを要求するとき、端末器1906の資源に関する情報 を一念に英信する。 資源に特に問題ない場合は資源に関 する情報は何も送信しないが、資源が足りない場合は、 総束級1308のメモリ容量をつけたパケットを送信す る。このパケットは、これまでに述べたように、入力受 付部302にて処理される。

[0070]また、サーバ1302の間引き判定部31 2は、總末四1306から受け取ったメモリ容量を参照 し、間引きが必要ならば、鑑末器1306に送信する地 図データを聞引きしてから適信装置301にデータを送 る。とれによって、メモリの少ない端末でも、すべての データを受けられないまでも、それなりのサービスを受 けることが可能になる。

[0071] 間引きに付いては、ベクトル錐図データの 場合、主要道路だけを送信することにし、他の細い道路 を省いたデータを決信する。イメージ地図データの場合 は、解像度を落とした画像を送信する。

【0072】また、地図データだけでなく、地図データ と共に送られるその外の情報、例えば経路誘導に係わる 情報についても、その誤談導が起こらないと考えられる 程度にデータ蓋を削減して送信する構成としてもよい。 【0073】ベクトルデータ、イメージデータのどちち を送信するかを制定するフローの一例を図9に示す。図 9 では、ユーザが会員かどうかも考慮したフローを示し ている。

テップ901)、会員 i Dを調べ (ステップ902)、 会員かどうかを制定する。会員ならば、編末情報を調べ (ステップ903)、メモリが足りていれば地図DB4 05のベクトル地図データそのまま端末巻1306に送 位する(ステップ905)、メモリが不足していれば、 麺図DB405のベクトル返図データを聞引きしたもの を構ま器1306に送信する(ステップ906)。 【0075】もし会員でなければ、端末情報を調べ(ス

12

テップ904). メモリが足りていれば、地図DB40 19 5の地図データからデフォルトの解像度でイメージデー タを生成し、鑑末器1306に送信する(ステップ90 7)。メモリが不足していれば、デフォルトよりも解像 度を下げてイメージデータを生成し、端末器1306に 送信する(ステップ908)。

【0076】上述した実施形態では、データが必要にな ったらその都度サーバ1302に接続してデータを受信 するものであった。しかし、その都度データをもらうの ではなく、自車1305の位置と目的地をサーバ130 2に送信した後で、データを一括して受信する構成とし 20 てもよい。以下に、本発明を適用した情報提供システム の他の寒旅形態について説明する。

[19077] 本実施形態のシステムは、以下に詳細説明 する処理フローを除き、上記実施形態のシステムと基本 的には同様な構成を備えるものとする。図10は、デー タを一括して光信する本実施形態のシステムのフローを 示したものである。 [0078]本処理では最初、GPS102が自車13

05の位置を測定した後(ステップ1001)、目的地 **権却を設定して端末器)306に保存する(ステップ)** (002)。次に携帯電話等をかけることで、自事130 5の位置と筒的地信報とをサーバ1302に送信する (ステップ1003)し、目的地を探索する(図2と同 等)。サーバ1302はこれちのデータを受信後、目的 **強までの経路を計算し(ステップ)() 1.1)、地図表示** 位置を計算する (ステップ1012)。 本実施形態では 以下の処罪が、上記実施形態と異なる。

[0079]次に、目的地までの地図を検索し、地図表 示位置付近以外の鍾図は間引き (ステップ1013)、 自事1305の位蔵周辺の地図、経路データ、地図表示 位置、目的処までの地図を端末器 1306 に送信する (ステップ1014)。

[0080] 端末器1306ではこれらのデータを受信 後、メモリ101にデータを格納する(ステップ100 4)、このときに送信する地図データは、道なりにまっ すぐのところはその道の前報だけを送信し、曲がるべき 交差点付近に関しては詳細な情報を送信する。

【1)(181] 倒えば、日立から東京のある目的地に向か う場合、まず常磐自動車道または困道6号を通るので、 窓響自動車道または国道6号の情報だけを端末器130 [0074]サーバ1302はデータを受け取ると (ス 59 6に過信し、その他の部分は送信しない。そして、富祭

特別2001-12960

13 自動車道を降りたり、国道6号を外れたとき、端末器1 306からサーバ1302に目的領土での経験計算と目 的地までの地図を要求し、サーバ1302から端末器1 306に送信する。

【0082】尚、目的地はこれまでに述べたのと同様。 總末器1306の立ち上げ時にユーザが入力し、目的地 に到着するまでは鎮末器1306で保持しているものと

【10083】サーバ1302からデータを受け取った 3 GPS102で自直1305の位置を測定しなが ち、歯草1305の位置に応じた処理を実行する。

【0084】地図表示位置に近づいたら、受け取った地 図データを基に地図表示位置付近を表示する(ステップ 1006)。さらに近づいたち、さらに拡大表示する

(ステップ1007)。個し、サーバ1302からベク トル地図データを受信している場合に限って、との処理 が可能である。あるいは、端末器1306のメモリが少 ない場合は、最初に通るべき遊路の情報だけを受信して 域図表示位置付近の詳細データを受信せず、地図表示位 置に近づいたら、これまでに違ってきた経路の地図デー 20 タを消去して、地図表示位置付近(例えば、地図表示位

置から半径1~5km〉の詳細データを受信するように してもよい。 [0085]ととで、地図表示位置付近における経路 は サーバ1302で計算してもよく、会員であれば経 路位初をサーバ1302から受信し、会員でなければ絶

図上に経路を示したイメージ地図を受信する。あるい は、会員であれば她図表示位置付近のベクトル地図デー タを受信し、該ベクトル地図データに替づいて備末器13 06で経路計算をしてもよい。

[0086]また、遊なりにまっすぐでよい場合は、何 も表示しなくてもよいし、その付近のランドマークに関 する情報を表示したり、最初にダウンロードした地図情 報を表示してもよい。

[0087] 図11は、経路途中の大まかな地図を表示 する例を示したものである。画面1101には、図道1 102. 学校1103, 郵便周1104, 自享位置は105 が表示されており、その他の特報は表示されていない。 遊なりにまっすぐでよい場合は、この程度の表示であっ てもユーザに対する援助になる。

[0088]また、遊なりにまっすぐでよい場合、ユー がは次に曲がるべき場所までどれくらいかわからなくな って不安を感じることも考えられる。そのような場合で も、何らかのランドマークを表示すれば、自分がどこに いるかという回安にすることができる。これらの情報 は、綴器が決まったときにダウンロードした情報であっ てもよいし、ユーザが自分の層場所を確認したくなった ときにサーバ1302から受け取ってもよい。 【0089】上記図10の処理フローにおいて、目的地

に到着したら、端末器1306に記憶されている経路情 59 る。

級、会員!D、地図情報を消去し (ステップ100 9) すべての処理を終了する。

【0090】上記図10に示す実施形態では予め間引き したデータを送るものとしたが、データを聞引きする代 わりに、あちかじめベクトルデータに優先順位を付けて おき、該優先順位および当該端末器のその時点での残り メモリ容置に応じてデータを送る構成としてもよい。以 下にその構成例について説明する。

【0091】例えば、端末器1306のメモリ容量が少 10 ない場合は、高速道路や匝道などの主要道路データのみ を遊信し、メモリ容置に余裕があれば詳細な遊路データ を送信する。すなわち、例えば図17に示すように、高 速道路や国道などの主要道路の優先順位を高くし、その 他の道路の優先順位を低く設定しておく。

【0092】とのような領成によれば、蟾宋器1306 のメモリが足りない場合は、目的地までの大まかな経路 を高速道路や国道などで表示させ、他の詳細な道路は表 示しないようにすることが可能となる。

【0093】優先顧位を挟めるパラメータとしては、例 えば 遊路の後頭 (例えば高速>固道>県道>その 他)、自車位置からの距離(自車位置に近いほど優先順 位が高い)、経路からの距離(経路周辺の優先度が高 い) の3種類がある。

【10094】サーバ1302は、地図データに含まれる 名情報に付いてとれらのパラメータの値を判定し、どの データを總末器1306に送信すべきかを決める。 具体 的には、上記した優先順位を決めるのは、聞引き判定部 412で行う。

[0095] 間引き判定部412には、ダウンロードの 優先順位を各バラメータを定義した優先順位定義表(例 えば道器の優先順位については図17)をあらかじめ持 たせておく。次に、間引き判定部412は、経路計算結 県を受け取り、優先順位定義表と照らし合わせて、ダウ ンロードする優先順位を決定する。

[0096] なお、パラメータが複数ある場合に、具体 的にどのパラメータを優先させるか、どのような組み合 わせで行うかについては、その時の状況に応じて間引き 制定部412で決定するものとする。

【0097】例えば、日立市から東京までの経路をダウ ンロードする場合は、サーバ1302は東京までの常樫自動 直道のデータを先に用意する。そのデータ置が端末側の 許容範囲を超えていなければ、東京までの国道6号のデ ータを用意する。さらに端末側のメモリに余裕があれば その他の遊覧情報も用意する。その後、サーバ1302は蜡 末盟1306に道路情報を送信する。

[0098]なお、同じ道路の道路データであれば、自 草粒圏に近いほど、優先順位は高くする。例えば、同じ 食器自動車道であっても、日立市内のデータの優先順位 が高くなり、日立帝から遠ざかるほど優先順位は低くな

特別2001-12960

15 【① 0 9 9 】目的地までの全経路を一核にダウンロード できない場合は、並が適適した場所の地図データを増末 から消去してメモリの空き領域を作り、ダウンロードで

きなかったデータをダウンロードする。 【0100】上途したダウンロードする地図データの優

長期位の付け方について、他の例を説明する。

[0101]本例では、自事位屋園辺だけの評額地図を ダウンロードして、目的地までの地図はダウンロードし ないものとする。その場合の保先順位は、必ずしも上記 のように主要道路が高いとは振らず、ダウンロードする 10 経囲に応じて、保先職位を終めに設定してもよい。

[0] 02] 例えば、上路と同じく日立市から東京堂で の経路をダウンロードする場合、サーバ1302 京宮管 自動地域の最新りのインターチェンジまでの経路データ を用意する。そのデータ重が地末のメモリ空台管量より 6小記ければ、東京までの常着目動車選データを用意 し、さらにメモリ営量に条倍があれた回道番6号のデータ

も用意する。

経路となる道路と主要道路をダウンロードさせることに してもよい。すなわち、高速道路や直道などの主要道路 の優先網位は、経路となる道路の次に高くする。

[0164] 図14は、日立から東京までの経路の例で ある。この図を毎期しながら、送信する道路情報の優先 開位に付いてさらに述べる。尚、ここでは、金員ユーザ が橋末器1306を用いていると想定し、ベクトル他図 データが遊信される場合である。

[0] [6] 本原では始点140]から終点1402までの経路が経路1403で表されている。詳細は固示しないが、高線自無度遊が経路となった場合を想定している。サーバ1302は、経転計算を終えた後、経路が含まれる地図メッシュ1404~1410かち、送筒すべき組を送び出す。

[0]16]まず、総数化がを始点から終点まで選促しようとする場合。 始高1401に近いメッシュ1404 かにある経路を接渡掛す。 総職データの密重を関係、 3 機 年間 1306から後度されてきたメモリ密重とりもかさ のければ、メッシュ 1410までの経路を挟き出していく。 接着比上空台 では、大ッシュ 1410までの経路を挟き出していく。 接着比上空台 での電子が無常 前ののメモリ密重を組入ない。 現代した会計 プレ 経路データを送返する。 処理の後了のタイミング に関しては、例えば波径されてきたメモリ密重の80% 等をとりまい値とい変更していませた。

[0]167]メッシュ1410まで経歴を挟る出し、処 窓する構成としてもよい。同点は、端末書1306の賞 森園1306のメモリ容量な余部があれば、メッシュ1 404からメッシュ1410まで確に国道を挟を出して 50 ト・ディスプレイの模類等を歴末情報としてサーバ13

いく。それでもまだメモリ容置に余裕があれば、その他 の避路も抜き出していく。処理の終了のタイミングは上 起のように、端末番1306のメモリ容置の80%等と してよい。

【0108】経路データを優先して後き出す例を、図1 5に示す。

【0109】図15(a)は、サーバ1302に格納して ある地図データの例である。この地図データには、郵便 例1501、整震署1502、県庁1503、学校15 04が会まれている。

[0110]サーバ1302が経路計算した結果。 図15(1)の研説 15(5のからなかなせずる。 2000 8、 株末勘1308に送信するデータは、図15(2)に示すデータとなる。 ずなわち、 新原日501、東京 15(0)を15(1)

【①111】また、上記のように経路データを最優先して抜き出していくのではなく、始点1401に近いとこまから世帯リフェンスを達えるる

[0112]まず、メッシュ1401の優勝データを検 き出した後、経路に近い道路のデータを検き出す。例え は、経路に交差している通路データを検き出す。更え 交差場の名前等を挟き出しておくと、送信した後にユー 守にとって第るかはた。高級部がなど、交差点のないに、高級部が 路が経路である場合には、経路データだけが抜き出され ることになるが、1本道を減せりに違めはよいので、経 路データリジがなくてもほとんどの間接など、

[013] 衛末器1306のメモリ管査に余裕があれば、次にメッシュ1402について同様の延速を実施する。そして、韓末器1306のメモリ管直に余倍があればメッシュ1403財際についても同様に実施し、例えばメモリ容益の80分を超えたら処理を終了し、徳末器1306に設備する。

[0114]出発酵に煙末器1306がデータをダウン ロードするには、以上の処理でよいが、出発酵にすべて のデータをダウンロードできるとは関うない。グウンロードできなかったデータに関しては、経路途中でダウン ロードしなければならない。その時には上記したよう ホールチャチャで増一でメータと開発のデータを増ま図り、

6 に、車がそれまでに通ってきた極端のデータを備末器1 306から消去して、前たなデータをサーバ1302か 6受信する必要がある。経路の途中にいるときは、その 途中時点での尚事位歴を始点1401に見立てて、前述 した必要を実施すればよい。

【0115】また、サーバ1302は、鑑定番1306 のメモル設置だけでなく、循定番1306における他の 権援が宣演が能を利用して、地図データの地長大法を源 整する機械としてもよい。例えば、領末器1306の首 瀬倉報として、上記したメモリ容置の他に、瀬間レー ・ディフェフィの経典を実施を連結としてサーバ13

9/25/2007

17 0 2 へ送り、サーバ1 3 0 2 倒では、これらの資源情報 を直接的あるいは間接的に利用して、地図データを送る タイミングを決定する。

- [0116]その一例として、端宋器1306への送信 時間を考慮して地図データを送る場合について説明す る。すなわち、ある時間内に送信できるだけのデータを 用意し、端宋器1306に送信しようとするものであ なご
- [0]17] 例えば、適區レートが9600 bps であり、データ受情までの時間を30秒とすると、この時間 16 り、データ受情までの時間を30秒とすると、この時間 16 時に適度できるデータ量は36 KBである。そこで、3 6 KB分だけの地図データを用張り、輸末器1306 に 透信する、データを用張する検は、上記の優先頻位にし かからんのたまる。
- [0118] 一方、總末器1306は、地域が必要になる少なくと630秒前にサーバ13定に地図を要求する。 これについては、自意の適さと運信レートかち、地図が 必要になる地点まで何メートルの地点で要求するかを計 算すればよい。
- 【9119】例えば、時りるインターチェンジ化差し掛 20 かるときに地図を受信し終えたい場合を考える。当該イ ンターチェンジに差し掛かるまでの時間を自草道飲から 計算すると同時に、総末器1306のメモリ空き容置を 額べる。
- [0] 12 0] また、通信レートがわかっていれば、自草 速度、メモリ客重、通信レートの3つのパラメータが 地図東水のライミングを計算できる。例えば自事速度 1 00 km/h、メモリ空を登置 80 Kb 通信レート9 60 Ubps とすると、80 KB のデータを受信するがは は約86、7 がであるから、インターチェンジの 1.8 5 km 手削でデータ性度を開始すればよい、実際はメ モリ登を窓置のすべてを使う必要はなく、受信するデー タ重と後く KB よりかさくてもよいので、この影響はも
- [0]22]図19は地名単語辞書1803の構成を述べたものである。地名の場合、都適時県1901、市部

る。当小は、該か1962と表記1903および経費を 経費やフロックなたのMA P情報1904が結該制 1904が結該制 1904が結該制 1904がはあれている。また、所付名1909から上位の階層にはリンクが減られている。さらに、福延書号のエリアテーブルしる。 1918、郵便輸売サーブルからのリンクが残られている。したがって、報話番号や郵便番号から検索を絞り込むととか可能である。

【0123】図20は、目的地名から候譲地名を検索するための動作説明図である。ここでは何として、住所の

単語辞書2003を示す。との辞書は、都道府原・市町 村・それ以下で階層化された構造になっており、各要素 は、単語No.(単語の位置情報),上位単語No.,単語 (文字列) からなる。各単語にアクセスするには、単語 No.によりアクセスできる。また、単語の階層関係は、 上位単語No.によって分かる。また、文字遷移テーブル 2002は2文字の巡移 (INDEX) になっており、 地名単語辞書へのポインタを持っている。たとえば、 "おおみか" は "おお" 、 "おみ" 、 "みか" の3つの 文字運移からなっている。したがって、文字運移のポイ ンタで集引した地名の候補の地名が求まる。図2 0の例 では、3つの地名"茨城県日立市大みか町"、"茨城県 日立市みかの原町", "編島県原町大甕"が求まる。こ の3つの地名の中で検索KWとの一致文字数が多い順に ソートすることで候論の選択が簡単になる。もちろん、 鉄浦文字数を少なくするため、所定関値で鉄浦表示しな いととも可能である。図20では、所定閾値を用いて、 2候舗のみの表示をした場合の例である(画面180 3).

【912 4】図21は、地図金体あるいは複数プロラク 地図から所変関地のみを切り出しくクリテブ組団とし うり処理を創別した回である。地図は、複数のプロック 線に覆退しているのが一般的である。とろが、このプ コックの一部を切り出したり、プロック域に地差がある場合。解のプロックを必要になる。したがって、目的 地を中心に新定解域の地図がはし、たとえば、210 とを中心に新定解域(2103、2104)の地図がはしい場合。この所定領域(2103、2104)の地図が出しい場合。この研定領域(2103、2104)の地図の場合。220紀示すように、ペクトルがつながっている (概念表示されるとかかるるが、地図データ数を少なくす さとかできる。と述っているが、地のデータを少なくす さとができる。と述っているというでは、は、ペクトルがっながっている (概念表示されるとかかるか、地図データ数を少なくす さとができる。となっているというでは、は、はか出したペクトルの座標を計算し、始点を点を で響すればているかなどとはなくなる。

[0]25] 図22は、目的の解表地限218の時報フローを述べたものである。まず、端末限より、降名の数を発電する(ステップ2201)、文字選移チーブルを用いて韓名単語のポインタを決定する(ステップ2202)、北に、拠名等場合書から機能地を学辨し、ソーテイングする(ステップ2203)。

1905, 町村名1909のように階層修造になってい 59 【0126】次に、候結時名を鑑末器に出力する (ステ

特別2001-12960

19 ップ2204)。次に、端末鑑から頻補強名の選択情報 を守備し、単名を確定する(ステップ2205)。候補 **地名の韓度・経度から所定範囲の地図エリアを切り出す** (ステップ2206)。最後に、切り出した頻圀を鑑定 に送信する (ステェブ2207)。

【0127】図23では、本発明の特徴である読み入力 の例を述べる。競みの入力を"おおみかひたち"と入力 した例である(700)。この例は、読みの順番が"ひ たちおおみか"と逆である。この場合においても、本発 明は、2 文字の意移情報を用いているので、検索が可能 19 も計算する。さらに、サーバはその逼過予想時刻に近づ である。文字一致数でソーテイングしているため、候籍 は1つ余まる。同様に、"おおみかむら"などと、"む ち"か余分も読みがあっても同様な例から検索である。 きた 「おおみが」と1文字をミス入力しても他の正確 な読みで検索可能である。

[0]28]本祭明では、2文字の姿移テーブル(!N DEX)で検索したが、1文字道移テーブル,3文字選 移テーブルを用いても同じような効果がある。

【0129】以上では、端末器1306は必要に応じて 間に広じて通信斜金が輝されると想定すれば、必要に応 ルてサーバ1302に接続する方が通信料金は安くな る。しかし、通信量に応じて通信料金が課されると想定 すれば、必ずしも接続を切る必要がないので、上記と興 なるサービスが可能である。

【0130】すなわち、上記では總末器1306が経路 **情報をダウンロードし、ダウンロード地点の判定も鑑末** 器1306で実施していた。しかし、経路情報、ダウン ロード蟾点をサーバ1302に残しておき、錦末間13 06から、自車位置情報、車速、線末情報を一定時間間 39 である。 陽でサーバ1302に送信し、サーバ1302側で蜂図 をダウンロードするかどうかを判定する構成としてもよ い。または、一定時間間隔ではなく、一定距離でとに現 在地自草位置情報,草遂、端末情報をサーバ1302に 详信する拠成としてもよい。あるいはサーバ1302側 で、予め定めた条件に基づいて建図データをダウンロー ドする位置を適宜決定する構成としてもよい。

[0131] このようにサーバ1302側でダウンロー Fするタイミングを調整する構成によれば、車が経路を 外れた場合にサーバ1302が橋末間1306に対して 40 図である。 警告を出したり、トンネル等の安定した通信が不可能あ るいは困難な状況が予想される場所でのダウンロードを 避けることができるため、より効率的で信頼性の高い情 銀級供サービスを実現することができる。

【0 132】なお、上記呂実施形態では説明を簡単にす るために、1つのサーバ1302に対して1つの修末器 1306がある場合について説明したが、本発明はこれ に限定されるものではなく、1つのサーバ1302が彼 数の端末器 (複数の自動車) を個別に管理しつつ、要求 された情報の提供を行う構成としてもよい。例えば、図 50 ャートである。

13にも示すように、サーバ1302をインターネット 上のサーバで構成し、複数の端末器に対応できる構成と してもよい。

【0133】また、上記る実施形態では端末器からサー バに電話をかけて強図のダウンロードを行う機成につい て説明したが、その代わりに、サーバから増末器に電話 をかけて地図を送信する構成としてもよい。例えば、サ ーバで経路計算をした際、地図表示位置(地図ダウンロ ート位置) だけでなく、各地図表示位置の通過予想時刻 いたら、強末器に電話をかけ、その時刻に通過する地図 表示位置周辺の地図データを送信する。

【0134】本発明は、車両に搭載され目的地までの経 路鉄道を行う端末器で説明したが、車両ではなく、ボー タブルな蟾末器。あるいは家庭用の端末でも同じ構成で **実現できる。すなわち、通信回線を通じて地図をダウン** ロードできるものであれば、同じ様成で実現できる。 [0135]

【登明の効果】 本登明の信報提供システムによれば、地 サーバ1302に接続する場合を想定していた。接続時 20 名の読みの一部分を入力することで、ネットワーク上の サーバから、必要なときだけ地図をダウンロードできる 手段を標供することができる。

> 【0136】また、本発明の情報提供システムによれ は、地図データなどの情報の提供を受ける端末器のメモ り皆態が少ないときでも、ナビゲーションにとって必要 最小限の地図データの提供サービスを受けることが可能 上なる.

【図面の簡単な説明】

「関1 1 本幹明による燃末器の構成例を示すプロック図

【図2】 本幹時による端末器とサーバの処理の一例を示 す流れ図である。

【図3】 水発明による処理で生成される表示回顧例を示 せ説明図である。

【図4】 本発明によるサーバの構成例を示すプロック図 である。

【例5】(a)は總末器からサーバに送信するためのブ ロトコルの一側を示す説明図である。(り)は端末器か ちサーバに送信するためのプロトコルの一例を示す説明

[図6] ユーザ [ Dを入力するための画面例を示す説明 閉である。

【関?】目的始を入力するための画面例を示す説明図で ある.

【図8】金昌に対する課金情報を示す説明図である。 【図9】ベクトルデータまたはイメージデータを送信す

るまでの処理例を示すフローチャートである。 【四10】本発明による檔末器とサーバの処理の一例で

あって、地図データを一括して送信する場合のフローチ

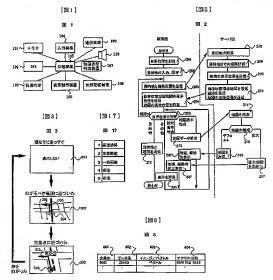
9/25/2007

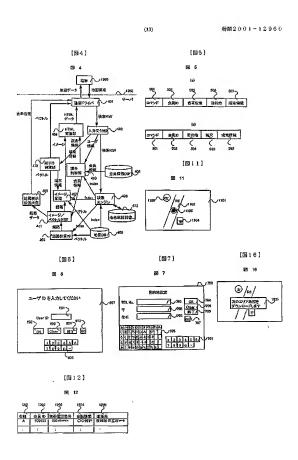
(12)

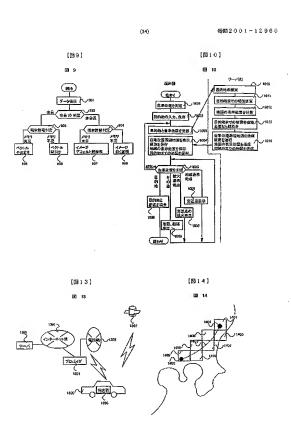
待開2001-12960

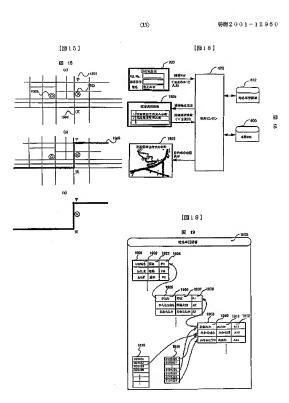
- 21 【図11】主要部分の地図表示例を示す説明図である。
- 【図12】会員情報DBに指納されている情報の一例を 示す説明図である。 【図13】本発明による情報提供システムの全体構成例
- を示す説明図である。
- 「図14] 地図メッシュと経路情報の例を示す説明図で ある。
- [図 1 5 ] (a) はサーバに格納してある地図データの 例を示す説明図である。(b)は地図データと経路情報 の表示例を示す説明図である。 (c) は継末器へ送信す 10 るデータの例を示す説明図である。
- 【図16】 独図ダウンロード前の画面倒を示す説明図で
- 【図17】優先順位の定義表の一例を示す説明図であ \*

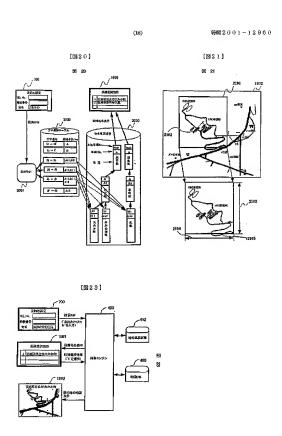
- 【図18】検索エンジンの動作概要を説明する図であ る.
  - 【四19】她名単語辞書構成を説明する図である。 【阿20】目的地名から機構地名を徐密すための動作説 明圀である。
  - 【図21】 鈍肉の切り出し処理を減明する図である。
  - 【西22】目的地の探楽処理を説明するフローである。 【図23】 鎌名入力の他の入力例である。
- 【符号の説明】
- 101-メモリ、102-GPS、103…位置判定核 置 104…入方装置、105…処理装置、106…裏 示副御装置、107…她图表示判定装置、108…外部記 继续版、109…通信装置、110…音声出力装置。

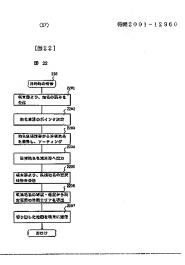












AC08 AC14 AC16 AD07 5H180 8805 FF05 FF13 FF22 FF25